

Metodología de la Programación y Algoritmia
Convocatoria Extraordinaria 2018/2019
SOLUCIÓN

1.- Calcula la complejidad asintótica del algoritmo septiembre19. Justifica la respuesta.
La complejidad asintótica de calcular(n:entero):entero es $O(\log n)$.

```
función septiembre19(x:entero):entero
    i,j,k,n:entero
    k ← 1
    n ← 100
    para i←1 hasta n
        j ← 1
        mientras j < x hacer
            j ← j * 2
            k ← k + 1
        fmientras
            k ← k + calcular(x)
    fpara
    devolver k
ffunción
```

SOLUCIÓN:

Como se pide la complejidad asintótica se puede analizar el algoritmo por niveles.
La variable que indica el tamaño del problema es x.

	función septiembre17(x:entero):entero	Nivel 1	Nivel 2	Nivel 3
	i,j,k,n:entero			
(1)	k ← 1	$O(1)$		
(2)	n ← 100	$O(1)$		
(3)	para i←1 hasta n	$O(1)$		
(4)	j ← 1		$O(1)$	
(5)	mientras j < x hacer		$O(\log x)$	
(6)	j ← j * 2			$O(1)$
(7)	k ← k + 1			$O(1)$
(8)	fmientras			
(9)	k ← k + calcular(x)		$O(\log x)$	
(10)	fpara			
(11)	devolver k	$O(1)$		
	ffunción			

Las líneas (6) y (7) siguen la regla de las secuencias de instrucciones, con lo cual cogemos el máximo de ellas que es $\max\{O(1), O(1)\} = O(1)$.

	función septiembre17(x:entero):entero	Nivel 1	Nivel 2	Nivel 3
	i,j,k,n:entero			
(1)	k ← 1	$O(1)$		
(2)	n ← 100	$O(1)$		
(3)	para i←1 hasta n	$O(1)$		
(4)	j ← 1		$O(1)$	
(5)	mientras j < x hacer		$O(\log x)$	
(6)	j ← j * 2			$O(1)$
(7)	k ← k + 1			
(8)	fmientras			
(9)	k ← k + calcular(x)		$O(\log x)$	
(10)	fpara			
(11)	devolver k	$O(1)$		
	ffunción			

Metodología de la Programación y Algoritmia

Convocatoria Extraordinaria 2018/2019

SOLUCIÓN

El bucle “mientras” de la línea (5) finaliza cuando $j < x$. Como la variable j se actualiza multiplicando su valor por una constante, el número de iteraciones está en función del logaritmo y es $O(\log x)$. Aplicamos la regla del producto, con lo cual las líneas (5) – (8) tienen una complejidad $O(\log x) * O(1) = O(\log x)$

	<u>Nivel 1</u>	<u>Nivel 2</u>
función septiembre17(x:entero):entero		
i,j,k,n:entero		
(1) k ← 1	$O(1)$	
(2) n ← 100	$O(1)$	
(3) para i←1 hasta n	$O(1)$	
(4) j ← 1		$O(1)$
(5) mientras j < x hacer		$O(\log x)$
(6) j ← j * 2		
(7) k ← k + 1		
(8) fmientras		
(9) k ← k + calcular(x)		$O(\log x)$
(10) fpara		
(11) devolver k	$O(1)$	
ffunción		

Las líneas (4) – (9) siguen la regla de las secuencias de instrucciones, con lo cual cogemos el máximo de todas ellas que es $\max\{O(\log x), O(1), O(\log x)\} = O(\log x)$.

	<u>Nivel 1</u>	<u>Nivel 2</u>
función septiembre17(x:entero):entero		
i,j,k,n:entero		
(1) k ← 1	$O(1)$	
(2) n ← 100	$O(1)$	
(3) para i←1 hasta n	$O(1)$	
(4) j ← 1		$O(\log x)$
(5) mientras j < x hacer		
(6) j ← j * 2		
(7) k ← k + 1		
(8) fmientras		
(9) k ← k + calcular(x)		
(10) fpara		
(11) devolver k	$O(1)$	
ffunción		

El bucle “para” de la línea (3) se realiza un número fijo de veces n que no depende del tamaño del problema x . Las líneas (3) - (10) siguen la regla de los bucles, con lo cual su complejidad es $O(1) * O(\log x) = O(\log x)$.

	<u>Nivel 1</u>
función septiembre17(x:entero):entero	
i,j,k,n:entero	
(1) k ← 1	$O(1)$
(2) n ← 100	$O(1)$
(3) para i←1 hasta n	$O(\log x)$
(4) j ← 1	
(5) mientras j < x hacer	
(6) j ← j * 2	
(7) k ← k + 1	
(8) fmientras	
(9) k ← k + calcular(x)	
(10) fpara	
(11) devolver k	$O(1)$
ffunción	

Finalmente, volvemos a aplicar la regla de las instrucciones secuenciales al Nivel 1, con lo cual la complejidad asintótica de calcular es $O(\log x)$.

Metodología de la Programación y Algoritmia

Convocatoria Extraordinaria 2018/2019

SOLUCIÓN

2.- Menú ideal (igual número de calorías) o en caso de no encontrarlo menú más cercano por debajo al número de calorías.

2.a) Descripción del funcionamiento de un algoritmo que utilice programación dinámica.

2.b) Traza para $M=16$, $n=4$, $P=\{5, 6, 3, 6\}$ y $V=\{5, 6, 3 \text{ y } 6\}$.

SOLUCIÓN:

2.a) Este ejercicio se puede resolver utilizando el algoritmo que utiliza la estrategia de programación dinámica que se realizó en los ejercicios del Tema 5, considerando que los pesos y valores son las calorías de cada plato. Este algoritmo también se puede encontrar en la bibliografía web recomendada.

- Guerequeta R., Vallecillo A. (2000), Análisis y diseño de algoritmos. Servicio de publicaciones de la Universidad de Málaga (2000). (Capítulo 7)

2.b) Considerando $M=16$ calorías, $n=4$ platos y $P=V=\{5, 6, 3, 6\}$ las calorías de cada plato, los valores que va generando el algoritmo y que se almacenan en la matriz T, que se va rellenando por filas es la siguiente:

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
1 (5)	0	0	0	0	0	5	5	5	5	5	5	5	5	5	5	5	5
2 (6)	0	0	0	0	0	5	6	6	6	6	6	11	11	11	11	11	11
3 (3)	0	0	0	3	3	5	6	6	8	9	9	11	11	11	14	14	14
4 (6)	0	0	0	3	3	5	6	6	8	9	9	11	12	12	14	15	15

El menú final con el mayor número de calorías sin sobrepasar la cantidad máxima de calorías $M=16$ está calculado en la última celda de la matriz y su valor es de 15 calorías.

3.- Diseña un algoritmo recursivo en pseudocódigo llamado suma_recursivo que calcule la suma de los dígitos de un número entero positivo. Esta función recibe como argumento el número entero positivo y devuelve la suma. Por ejemplo, si el número es 2408 el resultado es 14. Indica qué tipo de recursividad tiene el algoritmo y por qué. Realiza una traza para el número 2408.

SOLUCIÓN:

Este ejercicio está planteado en los ejercicios del tema de Recursividad.