

Nombre: .....  
Apellidos: .....  
DNI: .....

**Estructuras de Datos y Algoritmos — Examen final ordinario 2018/19**  
**Grado en Desarrollo de Videojuegos. 2º V**  
**Facultad de Informática, UCM**

**Instrucciones:**

Esta primera parte del examen dura **50 minutos** y tiene una puntuación total de **3pt.**

**No se puede encender el ordenador ni utilizar calculadora.**

1. (0.5 pt) Calcula el coste asintótico de las siguientes dos funciones, indicando y explicando los principales pasos realizados.

<pre>1  <b>int</b> f1(<b>int</b> n) { 2      <b>int</b> r = 1; 3      <b>while</b> (n &gt; 1) { 4          r = r * n; 5          n = n - 1; 6      } 7      <b>return</b> r; 8  }</pre>	<pre>9 10 <b>int</b> f2(<b>int</b> m) { 11     <b>int</b> r = 0; 12     <b>for</b> (<b>int</b> i = 0; i &lt; m; ++i) { 13         r = r + f1(i); 14     } 15     <b>return</b> r; 16 }</pre>
---	--

2. (0.5 pt) Un diccionario implementado como una tabla de dispersión abierta está definido como `unordered_map<K, V, Hash, Pred>`. Explica con detalle cada uno de los cuatro parámetros de tipo que acepta.

3. (0.25 pt) En la técnica algorítmica de «vuelta atrás», ¿qué son los marcadores y para qué sirven? Pon un pequeño ejemplo.

4. (0.25 pt) Indica los costes de los métodos **empty**, **search** y **remove** de los árboles binarios de búsqueda (BST).

5. (0.25 pt) Obtén la recurrencia de coste  $T(n)$  de la siguiente función recursiva.

```

1 int f3(unsigned int n) {
2     if (n == 0)
3         return 0;
4     else
5         return f3(n-1) + f3(n-1) + n;
6 }
```

6. (1.25 pt) A partir de la siguiente recurrencia  $T(n)$  que representa el coste de un algoritmo recursivo, utiliza el método de las expansiones para calcular en qué orden de complejidad está incluida  $T(n)$ . Se deben realizar **todos los pasos** e indicar claramente el resultado obtenido en cada uno de ellos.

$$T(n) = \begin{cases} 8 & \text{si } n = 0 \\ 3T(n-1) + 5 & \text{si } n > 0 \end{cases}$$

#### Recordatorio

$\sum_{i=a}^n [f(i) + g(i)] = \sum_{i=a}^n f(i) + \sum_{i=a}^n g(i)$	$\sum_{i=a}^n k \cdot s_i = k \cdot \sum_{i=a}^n s_i$	$\sum_{i=a}^n i = \frac{(a+n)(n-a+1)}{2}$	$\sum_{i=0}^{n-1} k^i = \frac{1-k^n}{1-k}$
--	---	---	--