

## E.T.S.I. Informática y de Telecomunicación, C/Periodista Daniel Saucedo Aranda s/n - 18071 - Granada (España)

## Grado en Informática **Algorítmica**

Curso 2016/2017. Convocatoria ordinaria de junio 7 de junio de 2017

1. (2 puntos) Calcular el orden de eficiencia en notación  $O(\cdot)$  del siguiente algoritmo:

```
proc(v, 0, n-1)
```

donde v es un vector de n números enteros, y el procedimiento proc es:

```
int proc(v,prim,ult) {

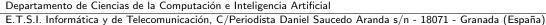
if (prim==ult) return v[prim];
else {
    mitad=(prim+ult)/2;
    izq=proc(v,prim,mitad);
    der=proc(v,mitad+1,ult);
    mi=(prim+mitad)/2;
    md=(mitad+1+ult)/2;
    ce=proc(v,mi+1,md);
    return izq+der+ce;
    }
}
```

2. (2 puntos) Dado un conjunto c de n números enteros, y dado un entero M, se desea encontrar un subconjunto de números cuya suma sea exactamente M, y que sea del menor tamaño posible. Diseñad un algoritmo *eficiente* para resolver este problema de forma óptima. Aplicadlo para resolver el siguiente caso del problema:

$$c = (1, 2, 3, 5, 6), M = 11$$

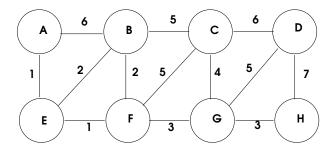
3. (2 puntos) Un cuadrado latino consiste en un tablero o matriz de tamaño  $n \times n$  que hay que rellenar con los numeros de 1 a n sin que se repitan números en ninguna fila ni en ninguna columna. Por ejemplo, en el caso  $3 \times 3$ , un posible cuadrado latino de ese tamaño es:

Diseñad un algoritmo para construir cuadrados latinos de tamaño  $n \times n$ .





- 4. (2 puntos) Sea un vector v de números de tamaño n, todos distintos, de forma que existe un índice p (que no es ni el primero ni el último) tal que a la izquierda de p los números están ordenados de forma creciente y a la derecha de p están ordenados de forma decreciente; es decir  $\forall i,j \leq p,\ i < j \Rightarrow v[i] < v[j]$  y  $\forall i,j \geq p,\ i < j \Rightarrow v[i] > v[j]$  (de forma que el máximo se encuentra en la posición p). Diseñad un algoritmo lo más eficiente posible que permita determinar p. ¿Cuál es su complejidad?
- 5. (2 puntos) Describid detalladamente el algoritmo de Prim para obtener un árbol generador minimal de un grafo. Aplicadlo al grafo de la figura siguiente, describiendo el proceso paso a paso:



Duración del examen: 2 horas y 30 minutos.